

# Введение в параллельные вычисления. Технология программирования MPI (день четвертый)

Антонов Александр Сергеевич, к.  
ф.-м.н., н.с. лаборатории Параллельных  
информационных технологий НИВЦ МГУ

# MPI

```
MPI_SEND_INIT (BUF, COUNT,  
DATATYPE, DEST, MSGTAG, COMM,  
REQUEST, IERR)
```

```
<type> BUF (*)
```

```
INTEGER COUNT, DATATYPE, DEST,  
MSGTAG, COMM, REQUEST, IERR
```

Формирование отложенного запроса на посылку сообщения. Сама операция пересылки не начинается!

# MPI

Модификации функции **MPI\_SEND\_INIT**:

**MPI\_BSEND\_INIT** — формирование запроса на передачу сообщения с буферизацией.

**MPI\_SSEND\_INIT** — формирование запроса на передачу сообщения с синхронизацией.

**MPI\_RSEND\_INIT** — формирование запроса на передачу сообщения по ГОТОВНОСТИ.

# MPI

```
MPI_RECV_INIT (BUF, COUNT,  
DATATYPE, SOURCE, MSGTAG, COMM,  
REQUEST, IERR)
```

```
<type> BUF (*)
```

```
INTEGER COUNT, DATATYPE, SOURCE,  
MSGTAG, COMM, REQUEST, IERR
```

Формирование отложенного запроса на прием сообщения. Сама операция приема не начинается!

# MPI

**MPI\_START (REQUEST, IERR)**

**INTEGER REQUEST, IERR**

Инициализация отложенного запроса на выполнение операции обмена, соответствующей значению параметра **REQUEST**. Операция запускается как неблокирующая.

# MPI

```
MPI_STARTALL (COUNT, REQUESTS,  
IERR)
```

```
INTEGER COUNT, REQUESTS, IERR
```

Инициализация **COUNT** отложенных запросов на выполнение операций обмена, соответствующих значениям первых **COUNT** элементов массива **REQUESTS**. Операции запускаются как неблокирующие.

# MPI

Сообщение, отправленное при помощи отложенного запроса, может быть принято любой из процедур **MPI\_RECV** и **MPI\_Irecv**, и наоборот.

По завершении отложенного запроса значение параметра **REQUEST** (**REQUESTS**) сохраняется и может использоваться в дальнейшем!

# MPI

```
MPI_REQUEST_FREE (REQUEST, IERR)  
INTEGER REQUEST, IERR
```

Удаляет структуры данных, связанные с параметром **REQUEST**. **REQUEST** устанавливается в значение **MPI\_REQUEST\_NULL**. Если операция, связанная с этим запросом, уже выполняется, то она завершится.



# MPI

```
prev = rank - 1
next = rank + 1
if (rank .eq. 0) prev = numtasks - 1
if (rank .eq. numtasks - 1) next = 0
call MPI_RECV_INIT(rbuf(1), 1,
  & MPI_REAL, prev, tag1,
  & MPI_COMM_WORLD, reqs(1), ierr)
call MPI_RECV_INIT(rbuf(2), 1,
  & MPI_REAL, next, tag2,
  & MPI_COMM_WORLD, reqs(2), ierr)
call MPI_SEND_INIT(sbuf(1), 1,
  & MPI_REAL, prev, tag2,
  & MPI_COMM_WORLD, reqs(3), ierr)
```

# MPI

```
call MPI_SEND_INIT(sbuf(2), 1,  
  & MPI_REAL, next, tag1,  
  & MPI_COMM_WORLD, reqs(4), ierr)  
do i=...  
  sbuf(1)=...  
  sbuf(2)=...  
  call MPI_STARTALL(4, reqs, ierr)  
  ...  
  call MPI_WAITALL(4, reqs, stats,  
& ierr);  
  ...  
end do
```

# MPI

Тупиковые ситуации (deadlock):

процесс 0:	процесс 1:
<b>RECV (1)</b>	<b>RECV (0)</b>
<b>SEND (1)</b>	<b>SEND (0)</b>

процесс 0:	процесс 1:
<b>SEND (1)</b>	<b>SEND (0)</b>
<b>RECV (1)</b>	<b>RECV (0)</b>

# MPI

Разрешение тупиковых ситуаций:

1.

процесс 0:    процесс 1:

**SEND (1)    RECV (0)**

**RECV (1)    SEND (0)**

2. Использование неблокирующих операций

3. Использование функции **MPI\_SENDRECV**

# MPI

```
MPI_SENDRECV(SBUF, SCOUNT,  
STYPE, DEST, STAG, RBUF, RCOUNT,  
RTYPE, SOURCE, RTAG, COMM,  
STATUS, IERR)
```

```
<type> SBUF(*), RBUF(*)
```

```
INTEGER SCOUNT, STYPE, DEST,  
STAG, RCOUNT, RTYPE, SOURCE,  
RTAG, COMM,  
STATUS(MPI_STATUS_SIZE), IERR
```

# MPI

Совмещенные прием и передача сообщений с блокировкой. Буферы передачи и приема не должны пересекаться. Тупиковой ситуации не возникает!

Сообщение, отправленное операцией **MPI\_SENDRECV**, может быть принято обычным образом, и операция **MPI\_SENDRECV** может принять сообщение, отправленное обычной операцией.

# MPI

```
MPI_SENDRECV_REPLACE (BUF, COUNT,  
DATATYPE, DEST, STAG, SOURCE,  
RTAG, COMM, STATUS, IERR)
```

```
<type> BUF (*)
```

```
INTEGER COUNT, DATATYPE, DEST,  
STAG, SOURCE, RTAG, COMM,  
STATUS (MPI_STATUS_SIZE), IERR
```

Совмещенные прием и передача сообщений с блокировкой через общий буфер **BUF**.

# MPI

```
prev = rank - 1
next = rank + 1
if (rank .eq. 0) prev = numtasks - 1
if (rank .eq. numtasks - 1) next = 0
call MPI_SENDRECV(
    & sbuf(1), 1, MPI_REAL, prev, tag2,
    & rbuf(1), 1, MPI_REAL, next, tag2,
    & MPI_COMM_WORLD, status1, ierr)
call MPI_SENDRECV(
    & sbuf(2), 1, MPI_REAL, next, tag1,
    & rbuf(2), 1, MPI_REAL, prev, tag1,
    & MPI_COMM_WORLD, status1, ierr)
```



# MPI

**MPI\_BARRIER (COMM, IERR)**

**INTEGER COMM, IERR**

Работа процессов блокируется до тех пор, пока все оставшиеся процессы коммуникатора **COMM** не выполнят эту процедуру. Все процессы должны вызвать **MPI\_BARRIER**, хотя реально исполненные вызовы различными процессами коммуникатора могут быть расположены в разных местах программы.

# MPI

Специальное значение **MPI\_PROC\_NULL** для несуществующего процесса. Операции с таким процессом завершаются немедленно с кодом завершения **MPI\_SUCCESS**.

```
next=rank+1
if(rank .EQ. size-1) next=MPI_PROC_NULL
call MPI_SEND (buf, 1, MPI_REAL, next,
& tag, MPI_COMM_WORLD, ierr)
```

# MPI

```
MPI_GET_PROCESSOR_NAME (NAME ,  
LEN, IERR)
```

```
CHARACTER* (*) NAME
```

```
INTEGER LEN, IERR
```

Функция возвращает в строке **NAME** имя узла, на котором запущен вызвавший процесс. В переменной **LEN** возвращается количество символов в имени, не превышающее константы **MPI\_MAX\_PROCESSOR\_NAME**.